

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number : 2004-048209

(43)Date of publication of application : 12.02.2004

(51)Int.Cl.

H04L 12/66

H04Q 7/22

H04Q 7/24

H04Q 7/26

H04Q 7/30

(21)Application number : 2002-200705

(71)Applicant : NEC CORP

(22)Date of filing : 10.07.2002

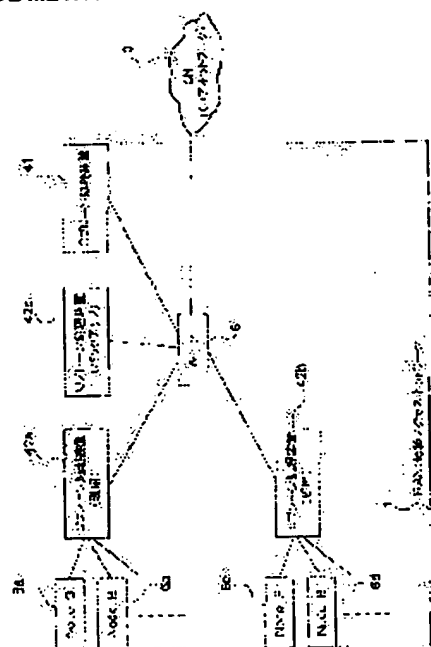
(72)Inventor : KATO HIDENORI

(54) MOBILE COMMUNICATION SYSTEM AND OPERATION CONTROL METHOD THEREFOR

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To attain load distribution processing while continuing the processing without causing system-down even when an RNC reaches a congestion state due to increase in user data in a W-CDMA communication system.

SOLUTION: The RNC 1 is provided with: a U plane processing apparatus 41 for handling an ATM network in use as an IP network to perform signaling processing; and U plane processing apparatuses 42a, 42b performing user data processing, which are physically distributed. The U plane processing apparatuses have a backup apparatus 42c in addition to the apparatuses 42a, 42b for the active system. On the occurrence of congestion in the active system, part of the processing is switched and the backup system takes over it.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination] 10.07.2002

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number] 3587202

[Date of registration] 20.08.2004

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11) 特許出願公開番号

特開2004-48209

(P2004-48209A)

(43) 公開日 平成16年2月12日(2004.2.12)

(51) Int.Cl.⁷

F I

テーマコード (参考)

H04L 12/66

H04L 12/66

E

5K030

H04Q 7/22

H04Q 7/04

A

5K067

H04Q 7/24

H04Q 7/28

H04Q 7/30

審査請求 有 請求項の数 14 O L (全 18 頁)

(21) 出願番号 特願2002-200705 (P2002-200705)

(22) 出願日 平成14年7月10日 (2002.7.10)

(71) 出願人 000004237

日本電気株式会社

東京都港区芝五丁目7番1号

(74) 代理人 100088812

弁理士 ▲柳▼川 信

(72) 発明者 加藤 秀則

東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株式会社 社内

Fターム(参考) 5K030 GA13 HA10 HC01 HC09 HD03

HD05 JL01 JT09

5K067 AA21 BB02 BB21 DD11 DD17

DD51 DD57 EE10 EE16 FF02

GG00 HH00

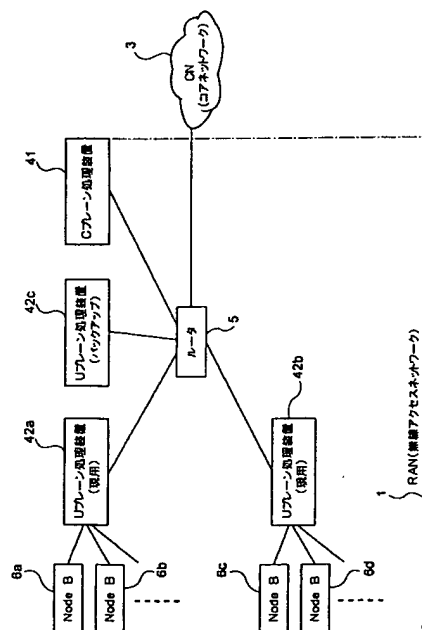
(54) 【発明の名称】 移動通信システム並びにその動作制御方法

(57) 【要約】

【課題】 W-CDMA通信システムにおいて、RNCがユーザデータの増大により輻輳状態になっても、システムダウンを生ずることなく、処理を継続しつつ負荷分散処理ができるようにする。

【解決手段】 RAN1内で使用されているATMネットワークをIPネットワーク化し、シグナリング処理をなすCプレーン処理装置41と、ユーザデータ処理をなすUプレーン処理装置42a、42bとを物理的に分離して設ける。Uプレーン処理装置に関しては、現用系42a、42bとは別に、バックアップ用装置42cを準備しておく。現用系に輻輳が生じた場合に、処理の一部をバックアップ系に切替えて引継ぐようにする。

【選択図】 図2



【特許請求の範囲】

【請求項 1】

移動機と、無線基地局と、無線制御装置を含む移動通信システムであって、
前記無線制御装置は、
前記移動機に関するユーザデータの転送制御処理をなす第一及び第二のユーザプレーン処理手段と、
これ等ユーザプレーン処理手段と物理的に分離して設けられ、当該ユーザプレーン処理手段の上位に位置付けられて制御信号であるシグナリングの転送制御処理をなすコントロールプレーン処理手段とを含み、
前記第一のユーザプレーン処理手段において、処理の輻輳状態が検出されたとき、第二のユーザプレーン処理手段に前記処理の一部を引継ぐようにしたことを特徴とする移動通信システム。

10

【請求項 2】

前記第一のユーザプレーン処理手段は、前記無線基地局と接続された現用系であり、
前記第二のユーザプレーン処理手段は、前記第一のユーザプレーン処理手段のためのバックアップ系であることを特徴とする請求項 1 記載の移動通信システム。

【請求項 3】

前記第一のユーザプレーン処理手段は、前記輻輳状態検出に応答して前記制御信号やユーザデータの送受信先を、前記第二のユーザプレーン処理手段へ切替えるよう制御すると共に、前記第二のユーザプレーン処理手段へ当該切替え指示を送出する手段と、前記第二のユーザプレーン処理手段へ引継ぐ処理に必要な情報を、前記第二のユーザプレーン処理手段へ通知する手段とを有することを特徴とする請求項 1 または 2 記載の移動通信システム。

20

【請求項 4】

前記第二のユーザプレーン処理手段は、前記情報の通知に応答してこの情報を引継ぐと共に、前記切替え指示の受信に応答して、前記制御信号やユーザデータの処理をなす手段を有することを特徴とする請求項 3 記載の移動通信システム。

【請求項 5】

前記無線基地局は第一の通信網内に存在し、前記第一及び第二のユーザプレーン処理手段や前記コントロールプレーン処理手段は前記第一の通信網とは異種の第二の通信網に接続されており、

30

前記第一のユーザプレーン処理手段は、前記第一及び第二の通信網相互間の変換インタフェース手段を有することを特徴とする請求項 1 ～ 4 いずれか記載の移動通信システム。

【請求項 6】

前記第二のユーザプレーン処理手段は、前記第一のユーザプレーン処理手段の変換インタフェース手段を介して前記制御信号やユーザデータの送受信をなすようにしたことを特徴とする請求項 5 記載の移動通信システム。

【請求項 7】

前記第一の通信網は A T M 通信網であり、前記第二の通信網は I P 通信網であることを特徴とする請求項 5 または 6 記載の移動通信システム。

40

【請求項 8】

移動機に関するユーザデータの転送制御処理をなす第一及び第二のユーザプレーン処理手段と、これ等ユーザプレーン処理手段と物理的に分離して設けられ、当該ユーザプレーン処理手段の上位に位置付けられて制御信号であるシグナリングの転送制御処理をなすコントロールプレーン処理手段とを含む移動通信システムにおける動作制御方法であって、
前記第一のユーザプレーン処理手段において、処理の輻輳状態が検出されたとき、第二のユーザプレーン処理手段に前記処理の一部を引継ぐステップを含むことを特徴とする動作制御方法。

【請求項 9】

前記第一のユーザプレーン処理手段は、前記移動機に対する無線ベアラを提供するための

50

無線基地局と接続された現用系であり、

前記第二のユーザプレーン処理手段は、前記第一のユーザプレーン処理手段のためのバックアップ系であることを特徴とする請求項 8 記載の動作制御方法。

【請求項 10】

前記第一のユーザプレーン処理手段において、前記輻輳状態検出に応答して前記制御信号やユーザデータの送受信先を、前記第二のユーザプレーン処理手段へ切替えるよう制御するステップと、前記第二のユーザプレーン処理手段へ当該切替え指示を送出するステップと、前記第二のユーザプレーン処理手段へ引継ぐ処理に必要な情報を、前記第二のユーザプレーン処理手段へ通知するステップとを含むことを特徴とする請求項 8 または 9 記載の動作制御方法。

10

【請求項 11】

前記第二のユーザプレーン処理手段において、前記情報の通知に応答してこの情報を引継ぐステップと、前記切替え指示の受信に応答して、前記制御信号やユーザデータの処理をなすステップとを含むことを特徴とする請求項 10 記載の動作制御方法。

【請求項 12】

前記無線基地局は第一の通信網内に存在し、前記第一及び第二のユーザプレーン処理手段や前記コントロールプレーン処理手段は前記第一の通信網とは異種の第二の通信網に接続されており、

前記第一のユーザプレーン処理手段において、前記第一及び第二の通信網相互間のインタフェース変換をなすステップを含むことを特徴とする請求項 8 ～ 11 いずれか記載の動作制御方法。

20

【請求項 13】

前記第二のユーザプレーン処理手段は、前記第一のユーザプレーン処理手段におけるインタフェース変換ステップを介して前記制御信号やユーザデータの送受信をなすようにしたことを特徴とする請求項 12 記載の動作制御方法。

【請求項 14】

前記第一の通信網は ATM 通信網であり、前記第二の通信網は IP 通信網であることを特徴とする請求項 12 または 13 記載の動作制御方法。

【発明の詳細な説明】

【0001】

【発明の属する技術分野】

本発明は移動通信システム並びにその動作制御方法に関し、特に W-CDMA (Wideband-Code Division Multiple Access: 広帯域符号分割多元接続) 通信システムにおける無線アクセスネットワークシステムの輻輳制御方式に関するものである。

【0002】

【従来の技術】

移動通信システムである W-CDMA 通信システムのアーキテクチャを図 18 に示す。無線アクセスネットワーク (RAN) 1 は、無線制御装置 (RNC) 4、5 と、Node (ノード) B 6～9 により構成されており、交換機ネットワークであるコアネットワーク (CN) 3 と Iu インタフェースを介して接続される。Node B 6～9 は無線送受信を行う論理的なノードを意味し、具体的には、無線基地局である。

40

【0003】

Node B と RNC 間のインタフェースは Iub と称されており、RNC 間のインタフェースとして Iur インタフェースも規定されている。各 Node B は 1 つあるいは複数のセル 10 をカバーするものであり、Node B は移動機 (UE) 2 と無線インタフェースを介して接続されている。Node B は無線回線を終端し、RNC は Node B の管理と、ソフトハンドオーバー時の無線パスの選択合成を行うものである。なお、図 18 に示したアーキテクチャの詳細は 3GPP (3rd Generation Partnership Project) に規定されている。

50

【0004】

この図18に示したW-CDMA通信システムにおける無線インタフェースのプロトコルアーキテクチャを図19に示している。図19に示す如く、このプロトコルアーキテクチャは、レイヤ1として示す物理レイヤ(PHY)11と、レイヤ2として示すデータリンクレイヤ12と、更にその上位レイヤであるレイヤ3として示すネットワークレイヤ(RRC: Radio Resource Control)13とからなる3層のプロトコルレイヤにより構成されている。レイヤ2のデータリンクレイヤはMAC(Media Access Control)レイヤ121と、RLC(Radio Link Control)レイヤ122との2つサブレイヤを含んでいる。

【0005】

図19中の楕円はレイヤ間、あるいはサブレイヤ間のサービスアクセスポイント(SAP)を示しており、RLCサブレイヤ122とMACサブレイヤ121との間のSAPは論理チャネルを提供する。つまり、論理チャネルは、MACサブレイヤ121からRLCサブレイヤ122へ提供されるチャネルであり、伝送信号の機能や論理的な特性によって分類され、転送される情報の内容により特徴づけられるものである。この論理チャネルの例としては、共通チャネルであるCCH(Common Control Channel)、ページングチャネルであるPCH(Paging Control Channel)、個別チャネルであるDCH(Dedicated Control Channel)及びDTCH(Dedicated Traffic Channel)等がある。

【0006】

MACサブレイヤ121とレイヤ1である物理レイヤ11との間のSAPはトランスポートチャネルを提供する。つまり、トランスポートチャネルは、物理レイヤ11からMACサブレイヤ121に提供されるチャネルであり、伝送形態によって分類され、無線インタフェースを介してどのような情報がどのように転送されるかで特徴づけられるものである。このトランスポートチャネルの例としては、FACH(Forward Access Channel)と、RACH(Random Access Channel)と、PCH(Paging Channel)と、DCH(Dedicated Channel)等がある。

【0007】

物理レイヤ11や、データリンクレイヤ12は、ネットワークレイヤ(RRC)13により、制御チャネルを提供するC-SAPを介して制御されるようになっている。この図19に示したプロトコルアーキテクチャの詳細はARIB STD-T36-25.301 v.3.8に規定されている。

【0008】

また、上述した従来技術においては、制御信号を転送制御処理するシグナリングのためのC(Control)プレーンとユーザデータを転送制御処理するU(User)プレーンとがある。

【0009】

【発明が解決しようとする課題】

従来の無線アクセスネットワーク(RAN)1のRNC4,5においては、Cプレーンを制御処理する機能と、Uプレーンを制御処理する機能とが、物理的に一体となった装置とされており、このように両処理機能が一体化された一つの装置を用いて、移動機である端末への無線ベアラサービスを提供するようになっている。

【0010】

この様なUプレーンとCプレーンとの両処理機能が一体化された従来のRNCを有する移動通信システムにおいては、シグナリングの処理能力を向上させたい場合には、Cプレーンの処理機能のみを追加すれば良いにもかかわらず、RNCそのものを追加することが必要であり、また、ユーザデータの転送速度を向上させたい場合には、Uプレーンの処理機能のみを追加すれば良いにもかかわらず、RNCそのものを追加することが必要である。

10

20

30

40

50

従って、従来のRNCの構成では、スケラビリティに富んだシステムを構築することが困難である。

【0011】

また、携帯電話機を含む携帯情報端末やノート型のパーソナルコンピュータ等を用いたデータ通信や動画を含む画像通信が広く普及してきており、通信回線を流れるユーザデータ量がそれに伴い増大することになる。その結果、無線アクセスネットワーク(RAN)内でユーザデータを扱う装置の負荷が急増して、局地的に輻輳状態になることが予想される、最悪の場合には、システムダウンを招来することにもなる。そこで、輻輳状態になっても、システムダウンを生ずることなく、ユーザデータ処理を継続しつつ負荷分散処理を行うことが必要になってきている。

10

【0012】

本発明はこの様な要求に基づきなされたものであって、その目的とするところは、通信データの増大により輻輳状態になっても、システムダウンを生ずることなくユーザデータ処理を継続しつつ負荷分散処理を行うようにした移動通信システム並びにその動作制御方法を提供することである。

【0013】

【課題を解決するための手段】

本発明による移動通信システムは、移動機に関するユーザデータの転送制御処理をなす第一及び第二のユーザプレーン処理手段と、これ等ユーザプレーン処理手段と物理的に分離して設けられ、当該ユーザプレーン処理手段の上位に位置付けられて制御信号であるシグナリングの転送制御処理をなすコントロールプレーン処理手段とを含み、前記第一のユーザプレーン処理手段において、処理の輻輳状態が検出されたとき、第二のユーザプレーン処理手段に前記処理の一部を引継ぐようにしたことを特徴とする。

20

【0014】

そして、前記第一のユーザプレーン処理手段は、前記無線基地局と接続された現用系であり、前記第二のユーザプレーン処理手段は、前記第一のユーザプレーン処理手段のためのバックアップ系であることを特徴とする。この場合、前記第一のユーザプレーン処理手段は、前記輻輳状態検出に回答して前記制御信号やユーザデータの送受信先を、前記第二のユーザプレーン処理手段へ切替えるよう制御すると共に、前記第二のユーザプレーン処理手段へ当該切替え指示を送出する手段と、前記第二のユーザプレーン処理手段へ引継ぐ処理に必要な情報を、前記第二のユーザプレーン処理手段へ通知する手段とを有することを特徴とする。また、前記第二のユーザプレーン処理手段は、情報の通知に回答してこの情報を引継ぐと共に、前記切替え指示の受信に回答して、前記制御信号やユーザデータの処理をなす手段を有することを特徴とする。

30

【0015】

また、無線基地局は第一の通信網内に存在し、前記第一及び第二のユーザプレーン処理手段や前記コントロールプレーン処理手段は前記第一の通信網とは異種の第二の通信網に接続されており、前記第一のユーザプレーン処理手段は、前記第一及び第二の通信網相互間の変換インタフェース手段を有することを特徴とする。そして、前記第二のユーザプレーン処理手段は、前記第一のユーザプレーン処理手段の変換インタフェース手段を介して前記制御信号やユーザデータの送受信をなすようにしたことを特徴とし、前記第一の通信網はATM通信網であり、前記第二の通信網はIP通信網であることを特徴とする。

40

【0016】

本発明による動作制御方法は、移動機に関するユーザデータの転送制御処理をなす第一及び第二のユーザプレーン処理手段と、これ等ユーザプレーン処理手段と物理的に分離して設けられ、当該ユーザプレーン処理手段の上位に位置付けられて制御信号であるシグナリングの転送制御処理をなすコントロールプレーン処理手段とを含む移動通信システムにおける動作制御方法であって、前記第一のユーザプレーン処理手段において、処理の輻輳状態が検出されたとき、第二のユーザプレーン処理手段に前記処理の一部を引継ぐステップを含むことを特徴とする。

50

【0017】

そして、前記第一のユーザプレーン処理手段は、前記無線基地局と接続された現用系であり、前記第二のユーザプレーン処理手段は、前記第一のユーザプレーン処理手段のためのバックアップ系であることを特徴とする。この場合、前記第一のユーザプレーン処理手段において、前記輻轉状態検出にตอบสนองして前記制御信号やユーザデータの送受信先を、前記第二のユーザプレーン処理手段へ切替えるよう制御するステップと、前記第二のユーザプレーン処理手段へ当該切替え指示を送出するステップと、前記第二のユーザプレーン処理手段に引継ぐ処理に必要な情報を、前記第二のユーザプレーン処理手段へ通知するステップとを含むことを特徴とする。また、前記第二のユーザプレーン処理手段において、前記情報の通知にตอบสนองしてこの情報を引継ぐステップと、前記切替え指示の受信にตอบสนองして、前記制御信号やユーザデータの処理をなすステップとを含むことを特徴とする。

10

【0018】

また、無線基地局は第一の通信網内に存在し、前記第一及び第二のユーザプレーン処理手段や前記コントロールプレーン処理手段は前記第一の通信網とは異種の第二の通信網に接続されており、前記第一のユーザプレーン処理手段において、前記第一及び第二の通信網相互間のインタフェース変換をなすステップを含むことを特徴とする。そして、前記第二のユーザプレーン処理手段は、前記第一のユーザプレーン処理手段におけるインタフェース変換ステップを介して前記制御信号やユーザデータの送受信をなすようにしたことを特徴とする。

【0019】

本発明の作用を述べる。W-CDMA通信システムの無線アクセスネットワーク(RAN)内で使用されているATM(Asynchronous Transfer Mode)ネットワークをIP(Internet Protocol)ネットワーク化し、シグナリング処理をなすCプレーン処理機能(Cプレーン処理装置)と、ユーザデータの処理をなすUプレーン処理機能(Uプレーン処理装置)とを、それぞれ物理的に分離して構成し、Uプレーン処理装置に関しては現用系とバックアップ系とを準備しておき、この現用系のUプレーン処理装置に輻轉が生じた場合に、処理(の一部)をバックアップ系の装置に切替えて、引継ぐようにするのである。

20

【0020】

この時、バックアップ系の装置では、引継ぐべき処理に必要な各種情報を、現用系の装置からもらい受けてこれ等各種情報を用いて処理の引継ぎをなすようになっている。

30

【0021】

また、無線アクセスネットワーク内で使用される通信網をIPネットワーク化して、各Uプレーン処理装置やCプレーン処理装置に対してIPアドレスを予め割当てておくことにより、これ等処理装置をIPネットワーク上の装置と同等に扱うことが可能となる。もつとも、移動機に対して無線ベアラを提供するためのNodeBはATMネットワークであるので、現用系Uプレーン処理装置には、NodeBとのインタフェース機能を有するATM/IP変換用のインタフェース部を設けて、ATMパケットとIPパケットとの間の相互変換機能を実現するよう構成する。

【0022】

【発明の実施の形態】

以下に図面を参照しつつ本発明の実施例につき詳細に説明する。図1は本発明の実施例に適用されるRNC4の構成を説明するための概略図である。図1に示す如く、RNC4は、シグナリングを転送制御するCプレーンを担当する処理機能部に相当するCプレーン処理装置41と、ユーザデータを転送制御するUプレーンを担当する処理機能部に相当するUプレーン処理装置42とに分離される構成である。

40

【0023】

すなわち、Cプレーン処理装置41は、レイヤ3であるRRCレイヤ13においてRRCメッセージを生成、終端する機能を有しており、またUプレーン処理装置42は、レイヤ2であるMACレイヤ121とRLCレイヤ122とが担当する機能を有している。移動

50

機 (UE) 2 と RNC 4 との間の RRC シグナリングに関しては、U プレーン処理装置 4 2 内において、MAC レイヤ 1 2 1 が提供する機能や、RLC レイヤ 1 2 2 が提供する機能を利用した後、上位レイヤとして位置付けられた C プレーン処理装置 4 1 内の RRC レイヤ 1 3 へ転送するよう構成されている。

【0024】

こうすることにより、図 19 に示した既存の RNC のプロトコルアーキテクチャにおいて、レイヤ 1 として示される物理レイヤ (PHY) 1 1 は Node B (無線基地局) 6 に、レイヤ 2 として示されるデータリンクレイヤ 1 2 は U プレーン処理装置 4 2 に、レイヤ 3 として示されるネットワークレイヤ 1 3 は C プレーン処理装置 4 1 に、それぞれ分離することができる。なお、図 1 においては、MAC レイヤ 1 2 1 と RLC レイヤ 1 2 2 との接続関係は、図 19 の例と同等であるので、省略して示している。

【0025】

C プレーン処理装置 4 1 内の RRC レイヤ 1 3 は、制御チャネルを提供する C-SAP (Control Service Access Point) を用いて、Node B 内の物理レイヤ 1 1、U プレーン処理装置 4 2 内の MAC レイヤ 1 2 1、RLC レイヤ 1 2 2 を制御する。また、RNC 4 と MSC (Mobile Switching Center) 3 1 や SGSN (Serving GPRS (Global Packet Radio Service) Switching Node) 3 2 との間のシグナリングは、C プレーン処理装置 4 1 において終端して処理を行うものとする。

【0026】

なお、MSC 3 1 は回線交換機能を有し、SGSN 3 2 はパケット交換機能を有するものであり、図 18 に示したコアネットワーク (CN) 3 に含まれる。ユーザ情報は U プレーン処理装置 4 2 を経由して、移動機 (UE) 2 と MSC 3 1 や SGSN 3 2 との間で授受される。

【0027】

この様な図 1 に示した装置構成とすることにより、スケーラビリティに富んだシステム構成を組むことが可能となる。すなわち、シグナリングの処理能力を向上させる場合には、C プレーン処理装置 4 1 のみを追加し、またユーザデータ転送速度を向上させる場合には、U プレーン処理装置 4 2 のみを追加するようすることができる。また、U プレーン処理装置 4 2 内の各機能は、それぞれの装置間では関係を持たず、C プレーン処理装置 4 1 内の RRC 1 3 により制御されるために、独立の装置として実装することも可能である。

【0028】

図 2 は本発明の実施例のシステム概略図である。図 2 を参照すると、RAN (無線アクセスネットワーク) は IP ネットワーク化されているものとし、以下に述べる各装置に対しては、IP アドレスが予め付与されているものとする。U プレーン処理装置 4 2 a 及び 4 2 b は、共に現用系として動作しており、その配下に、それぞれ複数の Node B 6 a ~ 6 d が接続されている。

【0029】

これ等現用 U プレーン処理装置 4 2 a、4 2 b の輻輳時におけるバックアップ用として、別の U プレーン処理装置 4 2 c が設けられている。更に、これら U プレーン処理装置 4 2 a ~ 4 2 c の上位に位置付けられる C プレーン処理装置 4 1 が設けられ、これ等各装置はルータ 5 を介して上位システムであるコアネットワーク (CN) 3 に接続されている。

【0030】

バックアップ用の U プレーン処理装置 4 2 c は、通常時には、現用の U プレーン処理装置 4 2 a と C プレーン処理装置 4 1 との間で送受信されているシグナリングのための制御信号や、U プレーン処理装置 4 2 a とコアネットワーク 3 との間でやりとりされているユーザデータを傍受している。ここで、現用の U プレーン処理装置 4 2 a の処理が輻輳状態になると、この U プレーン処理装置 4 2 a は負荷分散を図るために、その一部の処理を、バックアップ用の U プレーン処理装置 4 2 c へ引継ぐようにするのである。なお、他の現用の U プレーン処理装置 4 2 b の処理に輻輳が生じた場合にも、バックアップ用 U プレーン

処理装置 42c にその一部の処理を引継ぐようにすることは勿論である。この一部の処理とは、接続中の複数の呼の一部の呼（呼単位）であるものとする。

【0031】

図3は現用Uプレーン処理装置 42a の概略機能ブロック図であり、図4はバックアップ用Uプレーン処理装置 42c の概略機能ブロック図である。図3を参照すると、現用Uプレーン処理装置 42a は、ATM/IP-IF（インタフェース）部 71 と、レイヤ2処理部 72 と、APL（アプリケーション）部 73 とからなっている。ATM/IP-IF 部 71 は、無線アクセスネットワーク（RAN）1 が属する IP ネットワークと、プロトコルの下位レイヤ（レイヤ3）を構成する物理レイヤに相当する Node B 6a ~ 6d が属する ATM ネットワークとの間のデータパケット変換をなす機能を有している。

10

【0032】

すなわち、ATM/IP-IF 部 71 は、Node B からの ATM パケットを IP パケットに変換してレイヤ2処理部 72 やルータ 5 へ転送し、またレイヤ2処理部 72 やルータ 5 からの IP パケットを ATM パケットに変換して Node B へ転送し、更に、APL 部 73 からの指示により、IP パケットの転送先をレイヤ2処理部 72 またはバックアップ用Uプレーン処理装置 42c へ切替える機能を有している。

【0033】

図5はATMパケットとIPパケットとのデータ変換例を示すイメージ図である。図5に示す如く、ATMネットワークでは、固定長パケット（セル）が複数送信され、IPネットワークでは、可変長パケットが送信されることから、ATMパケットからIPパケットへの変換の際には、ATMパケット上の複数のペイロードが連結された後、IPヘッダが付与される。また、逆に、IPパケットからATMパケットへの変換の際には、IPパケット上のペイロード部分が固定長に分解された後、各パケットにATMヘッダが付与されるようになっている。

20

【0034】

このとき、ATM/IP-IF 部 71 は、ATMヘッダの情報（VPI, VCI 等の ATM アドレス）と IP ヘッダの情報（IP アドレス）とを相互に変換するためのテーブルを、予め内部データとして保持しているものとする。

【0035】

レイヤ2処理部 72 は、ATM/IP-IF 部 71 からの信号に対して図1に示した MAC レイヤ121 や RLC レイヤ122 のプロトコル処理を行って、ATM/IP-IF 部 71 へ出力する機能を有している。APL 部 73 は、下位の各プロトコルを統括する機能と、輻輳を検出する機能と、輻輳検出時に ATM/IP-IF 部 71 に対して制御信号やユーザデータの送受信先をバックアップ用Uプレーン処理装置 42c へ切替えるよう指示する機能と、輻輳検出時に各プロトコルが呼毎や、セル（Cell）毎や、Node B 毎に、それぞれ保持している引継ぐべき呼の処理に必要な呼に関する情報（以下、呼情報と称す）を、バックアップ用Uプレーン処理装置 42c へ通知する機能を有している。

30

【0036】

この APL 部 73 の上記各機能はアプリケーションプログラムにより実行されるものであり、よって CPU にこのアプリケーションプログラムを読取って実行させることにより実現されるが、機能ブロックとして表わすと、図6に示すようになる。すなわち、下位プロトコル統括部 731 と、輻輳検出部 732 と、輻輳時に上述した制御をなす輻輳時制御部 733 と、プログラムやデータ等を保持するメモリ 734 と、これ等各部の制御をなす制御部 735 と、これ等各部を接続するバス 736 とを有している。

40

【0037】

バックアップ用Uプレーン処理部 42c は、図4に示す如く、IP-IF 部 81 と、レイヤ2処理部 82 と、APL 部 83 とを有している。IP-IF 部 81 は、輻輳時に APL 部 83 からの指示により、ATM/IP-IF 部 71 や、Cプレーン処理装置 41 や、コアネットワーク 3 から受信した信号を、レイヤ2処理部 82 へ転送する機能と、レイヤ2処理部 82 から受信した信号を ATM/IP-IF 部 71 や、Cプレーン処理装置 41 や

50

、コアネットワーク 3 へ転送する機能と、U プレーン処理装置 4 2 a と C プレーン処理装置 4 1 間及び U プレーン処理装置 4 2 a とコアネットワーク 3 との間でやりとりされる制御信号やユーザデータを傍受する機能を有している。

【0038】

レイヤ 2 処理部 8 2 は、図 3 に示した現用 U プレーン処理装置 4 2 a のレイヤ 2 処理部 7 2 と同等機能を有している。A P L 部 8 3 は、下位プロトコルを統括する機能と、U プレーン処理装置 4 2 a から指示される処理切替え要求と、各プロトコルが保持している呼情報を受信する機能と、受信した各プロトコルの引継ぎ情報を下位プロトコルへ展開する機能とを有している。

【0039】

この A P L 部 8 3 の上記各機能は、図 3 に示した A P L 部 7 3 と同様にアプリケーションプログラムにより実行され、図 7 に示す如き機能ブロックで表わされる。すなわち、下位プロトコル統括部 8 3 1 と、U プレーン処理装置 4 2 a からの切替え要求や引継ぎ情報を受信する受信部 8 3 2 と、各プロトコルの引継ぎ情報を下位プロトコルへ展開する引継ぎ情報展開部 8 3 3 と、引継ぐ呼の下り制御信号や下りユーザデータの送信先 I P アドレスを、バックアップ用 U プレーン処理装置 4 2 c の I P アドレスに変更するよう、C プレーン処理装置 4 1 や C N 3 へ指示する下り信号送信 I P アドレス指示部 8 3 4 と、プログラムやデータ等を保持するメモリ 8 3 5 と、これ等各部の制御をなす制御部 8 3 6 と、これ等各部を接続するバス 8 3 7 とを有している。

【0040】

以下、本発明の実施例の動作について説明する。図 8 は現用 U プレーン処理装置 4 2 a が輻輳状態ではない通常時における制御信号（C プレーン情報）の上り及び下りの流れを示す図であり、点線で示すものがその流れである。また、図 9 はその場合における動作シーケンス図である。

【0041】

図 8、9 を参照すると、現用 U プレーン処理装置 4 2 a の処理が輻輳状態でない場合、例えば、N o d e B 6 a から受信した上り制御信号は、A T M / I P - I F 部 7 1 で A T M パケットから I P パケットに変換され（ステップ S 1）、レイヤ 2 処理部 7 2 によりレイヤ 2 処理を受け（ステップ S 2）、C プレーン処理装置 4 1 へ転送されレイヤ 3 処理を受ける（ステップ S 3）、そして、C N 3 へ送信されるのである。

【0042】

下り制御信号は C N 3 から C プレーン処理装置 4 1 へ送信されてレイヤ 3 処理を受け（ステップ S 4）、U プレーン処理装置 4 2 a へ転送され、レイヤ 2 処理部 7 2 でレイヤ 2 処理を受け（ステップ S 5）、最後に A T M / I P - I F 部 7 1 で I P パケットから A T M パケットへ変換され（ステップ S 6）た後、N o d e B 6 a へ送信される。このとき、バックアップ用 U プレーン処理装置 4 2 c は、C プレーン処理装置 4 1 と U プレーン処理装置 4 2 a との間の制御信号のやりとりを傍受している。

【0043】

図 1 0 及び図 1 1 は U プレーン処理装置 4 2 a の輻輳時の制御信号の流れと、動作シーケンス図である。いま、U プレーン処理装置 4 2 a における処理が輻輳状態になると、図 6 の輻輳検出部 7 3 2 がそれを検出し（ステップ S 1 1）、バックアップ用 U プレーン処理装置 4 2 c へ処理の一部である、現在接続中の呼のうちのある呼の処理を切替えるのであるが、このとき、U プレーン処理装置 4 2 a からバックアップ用 U プレーン処理装置 4 2 c へ処理を切替えるための切替え要求が生成されて（ステップ S 1 2）、各プロトコルが保持している引継ぐべき呼の呼情報が、輻輳時制御部 7 3 3 により、バックアップ用 U プレーン処理装置 4 2 c へ転送される（ステップ S 1 3）。それと同時に、A T M / I P - I F 部 7 1 において、制御信号を上位プロトコルレイヤ 2 処理部 7 2 へ送信することなく、内部で折返すように、輻輳時制御部 7 3 3 により制御される（ステップ S 1 4）。

【0044】

その後、U プレーン処理装置 4 2 a から処理切替え要求を受信したバックアップ用 U プレ

10

20

30

40

50

ーン処理装置 4 2 c は、いままで傍受していた情報とステップ S 1 3 により転送されてきた呼情報を元に、当該呼の処理を引継ぐことになる（ステップ S 1 5）。この引継ぎは、図 7 に示した引継ぎ情報展開部 8 3 3 により、呼情報をレイヤ 2 のプロトコルへ展開することにより可能となる。

【 0 0 4 5 】

そして、バックアップ用 U プレーン処理装置 4 2 c は、図 7 に示した下り信号送信先 I P アドレス指示部 8 3 4 により、引継ぎ対象の呼の下り制御信号の送信先 I P アドレスを、現用 U プレーン処理装置 4 2 a の I P アドレスから、バックアップ用 U プレーン処理装置 4 2 c の I P アドレスへ変更する様に、C プレーン処理装置 4 1 へ指示する（ステップ S 1 6）。よって、C プレーン処理装置 4 1 はバックアップ用 U プレーン処理装置 4 2 c からの当該指示により、呼毎に下り制御信号の送信先 I P アドレスを変更する機能を有しているものとする。

【 0 0 4 6 】

このとき、U プレーン処理装置 4 2 a から転送されてくる上り制御信号は、U プレーン処理装置 4 2 a の A T M / I P - I F 部 7 1 において A T M / I P 変換され（ステップ S 1 7）、かつ I P ヘッダ部（図 5 参照）の I P アドレスが、バックアップ用 U プレーン処理装置 4 2 c の I P アドレスに書き換えられて送信されてくるので、この I P アドレスにより、バックアップ用 U プレーン処理装置 4 2 c が処理を引継ぐべき上り制御信号を I P - I F 部 8 1 にて取込み、レイヤ 2 処理部 8 2 でレイヤ 2 処理を行うことになる（ステップ S 1 8）。そして、C プレーン処理装置 4 1 でレイヤ 3 処理が行われ（ステップ S 1 9）、C N 3 へ送信される。

【 0 0 4 7 】

一方、C N 3 からの下り制御信号は C プレーン処理装置 4 1 によりレイヤ 3 処理が行われるが（ステップ S 2 0）、この C プレーン処理装置 4 1 からは現用 U プレーン処理装置 4 2 a の I P アドレスに代えて、バックアップ用 U プレーン処理装置 4 2 c の I P アドレスが指定されて送信されてくるので、バックアップ用 U プレーン処理装置 4 2 c は、下り制御信号の I P ヘッダの I P アドレスをみて、装置 4 2 c が指定されているものを取込む。

【 0 0 4 8 】

こうして、バックアップ用 U プレーン処理装置 4 2 c により取込まれた下り制御信号は、レイヤ 2 処理部 8 2 でレイヤ 2 処理を受け（ステップ S 2 1）、U プレーン処理装置 4 2 a の A T M / I P - I F 部 7 1 へ送信される。この A T M / I P - I F 部 7 1 においては、I P / A T M 変換が行われ（ステップ S 2 2）、N o d e B へ送信されるのである。

【 0 0 4 9 】

図 1 2 及び図 1 3 は現用 U プレーン処理装置 4 2 a が輻輳状態ではない通常時におけるユーザデータの上り及び下りの流れ及び動作シーケンスを示す図である。U プレーン処理装置 4 2 a が輻輳状態ではない場合、N o d e B 6 a から受信した上りユーザデータは、A T M / I P - I F 部 7 1 で A T M パケットから I P パケットへ変換され（ステップ S 3 1）た後、レイヤ 2 処理部 7 2 でレイヤ 2 処理され（ステップ S 3 2）、C N 3 へ転送される。

【 0 0 5 0 】

C N 3 からの下りユーザデータは U プレーン処理装置 4 2 a へ送信され、レイヤ 2 処理部 7 2 でレイヤ 2 処理され（ステップ S 3 3）、A T M / I P - I F 部 7 1 で I P パケットから A T M パケットに変換され（ステップ S 3 4）、N o d e B 6 a へ送信されるのである。このとき、バックアップ用 U プレーン処理装置 4 2 c は、C N 3 と U プレーン処理装置 4 2 a との間のユーザデータのやりとりを傍受している。

【 0 0 5 1 】

図 1 4 及び図 1 5 は U プレーン処理装置 4 2 a が輻輳状態になった場合の上り下りユーザデータの流れと動作シーケンス図である。U プレーン処理装置 4 2 a が輻輳状態になると、先述の図 1 0 及び図 1 1 の例と同様に、輻輳が検出され（ステップ S 4 1）、バックアップ用 U プレーン処理装置 4 2 c へ処理を切替える切替え要求が発生され（ステップ S 4

2)、引継ぐべき呼について、各プロトコルが保持している呼情報が、バックアップ用Uプレーン処理装置42cへ転送される(ステップS43)。

【0052】

それと同時に、ATM/IP-IF部71において上位ヘユーザデータを送信することなく、内部で折返すようにする(ステップS44)。その後、Uプレーン処理装置42aから処理の切替要求を受けたバックアップ用Uプレーン処理装置42cは、転送されてきた呼情報を各プロトコルへ展開することにより、引継ぎ対象の呼の処理を引継ぐことになる(ステップS45)。

【0053】

そして、バックアップ用Uプレーン処理装置42cは、図7に示した下り信号送信先IPアドレス指示部834により、引継ぎ対象の呼の下りユーザデータの送信先IPアドレスを、現用Uプレーン処理装置42aのIPアドレスから、自装置42cのIPアドレスへ変更するように、CN3へ指示する(ステップS46)。よって、CN3はバックアップ用Uプレーン処理装置42cからの当該指示により、呼毎に下りユーザデータの送信先IPアドレスを変更する機能を有しているものとする。

【0054】

このとき、Uプレーン処理装置42aから転送されてくる上りユーザデータは、バックアップ用Uプレーン処理装置42cのIPアドレスが指定されて送信されてくるので(ATM/IP-IF部71にてそのIPアドレスの指定が行われる(ステップS47))、バックアップ用Uプレーン処理装置42cはこのユーザデータを取込み、レイヤ2処理を行う(ステップS48)。

【0055】

一方、CN3からの下りユーザデータは、Uプレーン処理装置42aのIPアドレスに代えて、バックアップ用Uプレーン処理装置42cのIPアドレスが指定されて送信されてくるので、下りユーザデータのIPヘッダのIPアドレスをみて、Uプレーン処理装置42cが指定されているものを取込む。

【0056】

そして、Uプレーン処理装置42cは取込んだユーザデータに対してレイヤ2処理を行い(ステップS49)、Uプレーン処理装置42aのATM/IP-IF部71でIPパケットからATMパケットへ変換され(ステップS50)、NodeB6aへ送信されることになる。

【0057】

上記実施例においては、NodeBとのインタフェースに、ATM/IP-IFを用いているが、RANのIPネットワーク化が進み、NodeBとのインタフェースがIPインタフェースになると、現用Uプレーン処理装置が輻輳状態になってその処理をバックアップ用Uプレーン処理装置へ切替えたとき、ATMパケットとIPパケットとの変換処理が必要なくなるので、現用Uプレーン処理装置42aのATM/IP-IF部71を経由する必要がなくなる。そうすると、Uプレーン処理装置42aは全ての処理をバックアップ用Uプレーン処理装置42cへ引継ぐことが可能になり、よってUプレーン処理装置42aがシステムダウンした場合や、ファイル更新時や増設時にシステム停止する必要がある場合に、サービスを停止することなく、処理を全てバックアップ用処理装置42cへ引継ぐことができることになる。

【0058】

上述した実施例においては、現用Uプレーン処理装置42aが輻輳状態になった後、接続中の複数の呼の一部(呼接続単位)をバックアップ用Uプレーン処理装置42cに引継ぐ場合について説明したが、現用Uプレーン処理装置42aが輻輳に近い状態にあって、新たに移動機(UE)から呼の接続要求があった場合、この新規呼をバックアップ用Uプレーン処理装置42cへ引継ぐ場合も考えられる。その場合の動作について、図16及び図17を用いて以下に説明する。

【0059】

先ず、制御信号について、図16を用いて説明する。図8に示す状態において、現用Uブレイク処理装置42aが輻輳に近い状態にあり、新たな移動機からこのUブレイク処理装置42aに接続要求が発生すると、Uブレイク処理装置42aは輻輳状態になるので、それが検出されて、この接続要求に対する処理を、バックアップ用Uブレイク処理装置42cへ引継ぐよう切替要求を発生し、また、ATM/IP-IF部71への折返し指示を発生することは、図11のステップS11、S12、S14と同じである。

【0060】

この要求を受けたバックアップ用Uブレイク処理装置42cは、Cブレイク処理装置42cに対して接続要求を行う(ステップS51)と共に、Cブレイク処理装置42cに対してバックアップ用Uブレイク処理装置42cのIPアドレスを通知する(ステップS52)。その後、図11のステップS17~S22の動作及び図10に示す制御信号の流れと同じになり、バックアップ用Uブレイク処理装置42cにて処理される制御信号の packets には、上り、下り、共に、バックアップ用Uブレイク処理装置42cのIPアドレスが指定されることになる。

【0061】

次に、ユーザデータについて、図17を用いて説明する。図12に示す状態において、現用Uブレイク処理装置42aが輻輳に近い状態にあり、新たな移動機からこのUブレイク処理装置42aに接続要求が発生すると、Uブレイク処理装置42aは輻輳状態になるので、それが検出されて、この接続要求に対する処理を、バックアップ用Uブレイク処理装置42cへ引継ぐよう切替要求を発生し、またATM/IP-IF部71への折返し指示を発生することは、図15のステップS41、S42、S44と同じである。

【0062】

この要求を受けたバックアップ用Uブレイク処理装置42cは、CN3に対して接続要求を行う(ステップS61)を行うと共に、CN3に対してバックアップ用Uブレイク処理装置42cのIPアドレスを通知する(ステップS62)。その後、図15のステップS47~S50の動作及び図12に示すユーザデータの流れと同じになり、ユーザデータの packets には、上り、下り共に、バックアップ用Uブレイク処理装置42cのIPアドレスが指定されることになる。

【0063】

【発明の効果】

以上述べた如く、本発明によれば、W-CDMA方式の移動通信システムにおいて、ノート型のパーソナルコンピュータを用いたデータ通信や、画像や動画等のデータ量の多いデータの使用が増大することにより、ユーザデータの増大が予想されるような場合にも、ユーザデータを扱うRAN内での処理を、容易に分散することができ、システム全体のダウンを防止できるという効果がある。その理由は、ユーザデータを扱うUブレイク処理装置が輻輳状態になったときに、処理の一部を他のバックアップ用Uブレイク処理装置に引継いで処理を継続できるようにしたためである。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施例に用いられるCブレイク処理装置及びUブレイク処理装置を含むシステム概略図である。

【図2】本発明の実施例の概略ブロック図である。

【図3】図2における現用Uブレイク処理装置のブロック図である。

【図4】図2におけるバックアップ用Uブレイク処理装置のブロック図である。

【図5】ATM/IP packets 変換例を示す packets フォーマット図である。

【図6】図3のAPL部73の機能ブロック図である。

【図7】図4のAPL部83の機能ブロック図である。

【図8】本発明の実施例の通常動作時における制御信号(Cブレイク情報)の流れを示す図である。

【図9】図8の場合の動作シーケンス図である。

【図10】本発明の実施例の輻輳状態時における制御信号(Cブレイク情報)の流れを示

す図である。

【図 11】 図 10 の場合の動作シーケンス図である。

【図 12】 本発明の実施例の通常動作時におけるユーザデータの流れを示す図である。

【図 13】 図 12 の場合の動作シーケンス図である。

【図 14】 本発明の実施例の輻輳状態時におけるユーザデータの流れを示す図である。

【図 15】 図 14 の場合の動作シーケンス図である。

【図 16】 本発明の他の実施例における輻輳状態時の制御信号のための動作シーケンス図である。

【図 17】 本発明の他の実施例における輻輳状態時のユーザデータのための動作シーケンス図である。

10

【図 18】 W-CDMA 通信システムにおけるシステムアーキテクチャを示す図である。

【図 19】 図 18 の RAN におけるプロトコルアーキテクチャを示す図である。

【符号の説明】

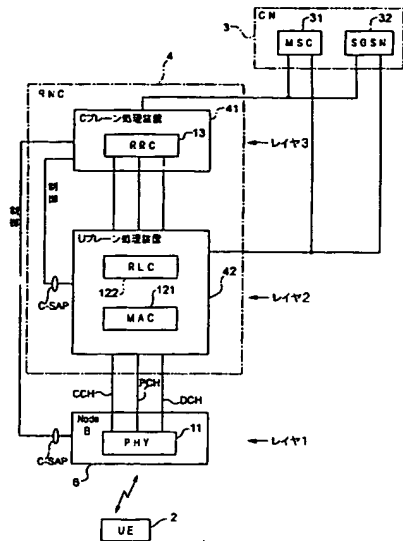
1	RAN (無線アクセスネットワーク)
2	UE (移動機)
3	CN (コアネットワーク)
4	RNC (無線制御装置)
5	ルータ
6	Node B (無線基地局)
11	物理レイヤ (レイヤ 1)
12	レイヤ 2
13	レイヤ 3 (RRC)
41	Cプレーン処理装置
42	Uプレーン処理装置
42a, 42b	現用Uプレーン処理装置
42c	バックアップ用Uプレーン処理装置
71	ATM/IP-IP部
72, 82	レイヤ 2 処理部
73, 83	APL部
81	IP-IP部
91	レイヤ 3 処理部
731, 831	下位プロトコル統括部
732	輻輳検出部
733	輻輳時制御部
734, 835	メモリ
735, 836	制御部
736, 837	バス
832	受信部
833	引継ぎ情報展開部
834	下り信号送信先 IP アドレス指示部

20

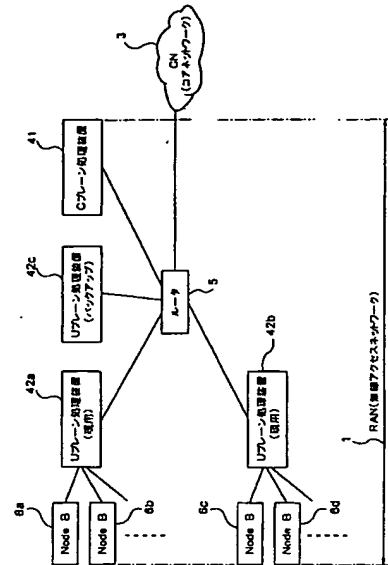
30

40

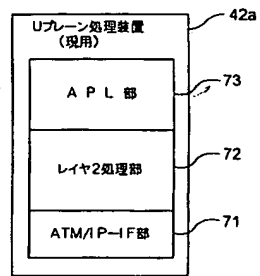
【図1】



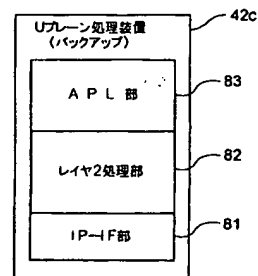
【図2】



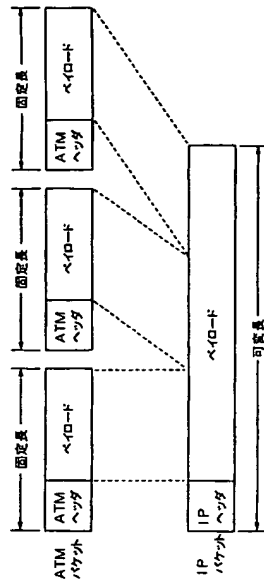
【図3】



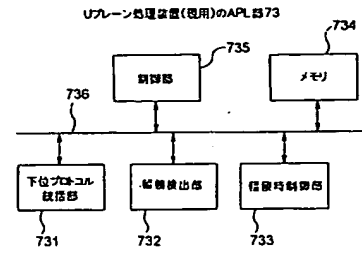
【図4】



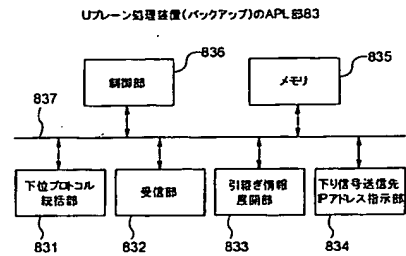
【図5】



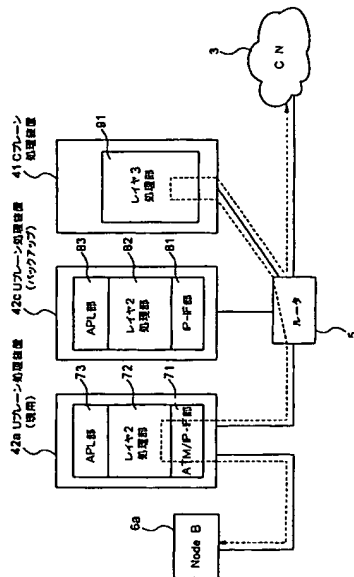
【図6】



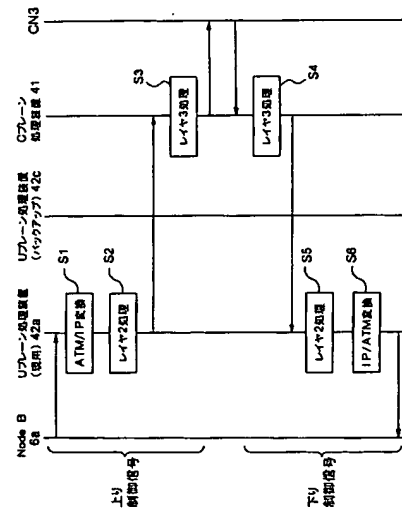
【図7】



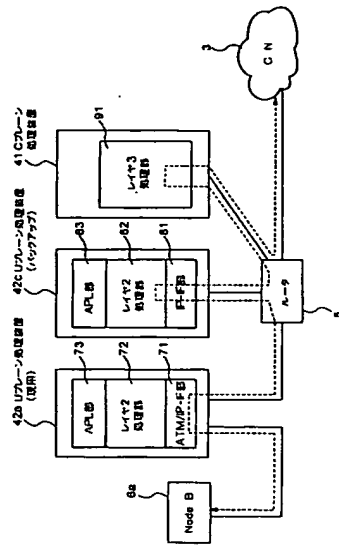
【図8】



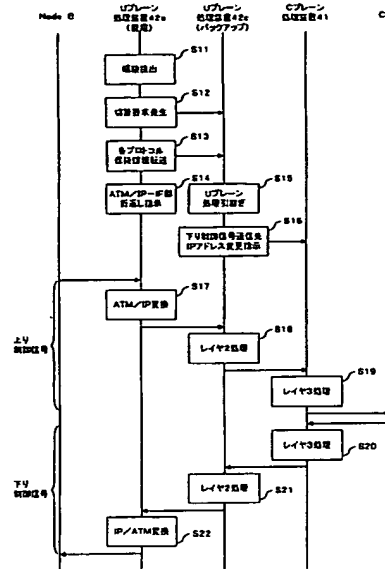
【図9】



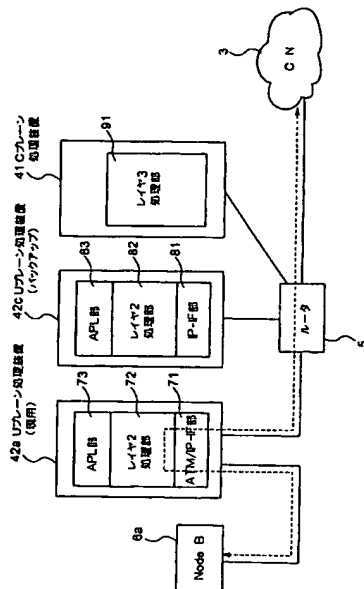
【図10】



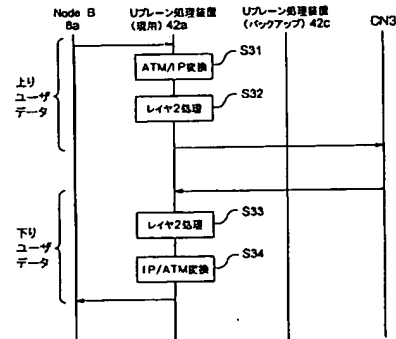
【図11】



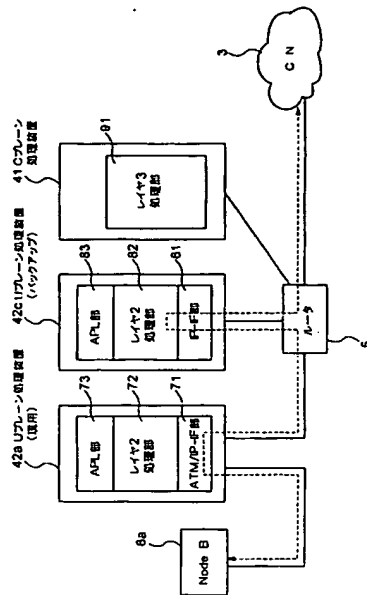
【図12】



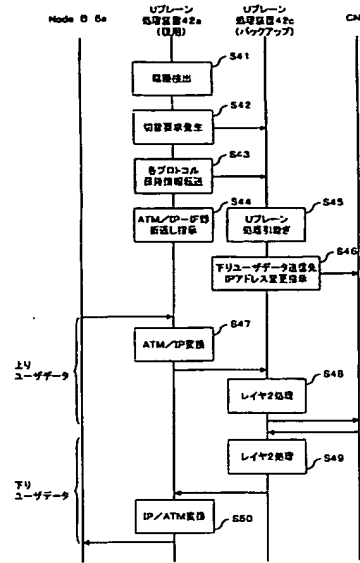
【図13】



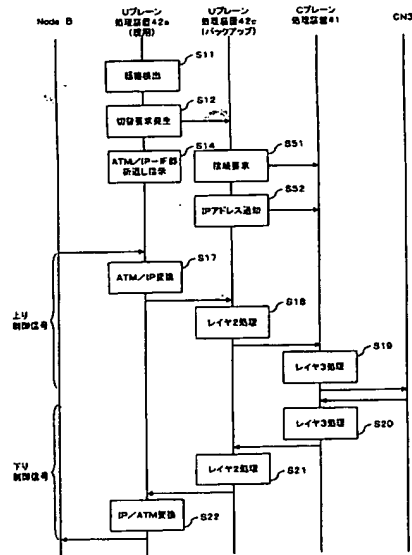
【図14】



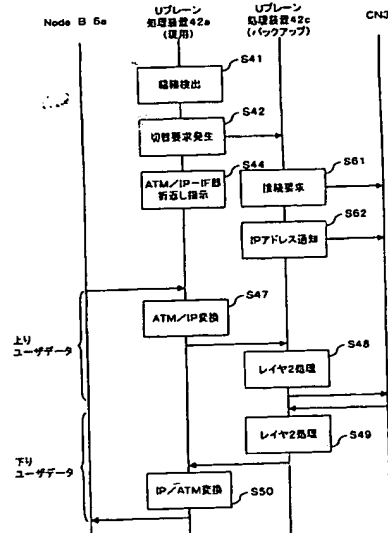
【図15】



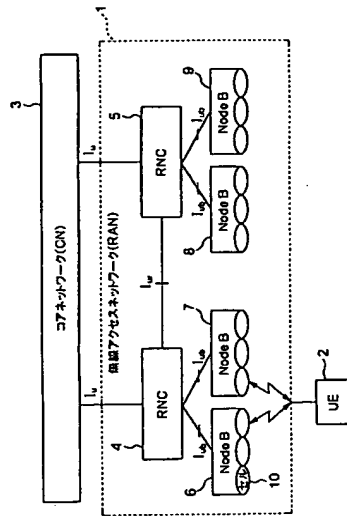
【図16】



【図17】



【図18】



【図19】

